

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平7-160436

(43)公開日 平成7年(1995)6月23日

(51) Int.Cl.⁶

識別記号

庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

G06F 3/06

5 4 0 3 0 2 A

審査請求 未請求 請求項の数8 OL (全 7 頁)

(21)出願番号

(22)出願日

特願平5-310612

平成5年(1993)12月10日

(71)出願人 000005108

株式会社日立製作所

東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地

(72)発明者 田中 幸一

神奈川県小田原市国府津2880番地 株式会

社日立製作所ストレージシステム事業部内

(72)発明者 村岡 健司

神奈川県小田原市国府津2880番地 株式会

社日立製作所ストレージシステム事業部内

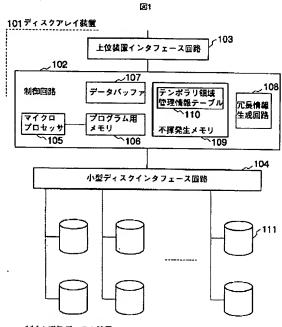
(74)代理人 弁理士 富田 和子

(54) 【発明の名称】 ディスクアレイ装置

(57) 【要約】

【目的】コストを上昇させることなく、書き込み処理時の性能低下(ライトペナルティ)を防いだディスクアレイ装置を提供する。 .

【構成】ディスク装置111上の格納データを書き込む 領域が、格納データを一時的に書き込むためのテンポラ リ領域と、格納データを最終的に書き込むための格納データ領域とに分割されている。マイクロプロセッサ10 5は、外部からの格納データは、冗長データを作成する ことなく、一旦、テンポラリ領域に書き込み、テンポラ リ領域への書き込みが完了した時点で、外部へ書き込み 完了を報告する。書き込み完了の報告後、テンポラリ領域上の格納データに基づいて、冗長情報生成回路110 は、冗長データを生成し、マイクロプロセッサ105 は、冗長データを冗長データ領域に格納し、格納データ を格納データ領域に書き込む。



111:磁気ディスク装置

1

【特許請求の範囲】

【請求項1】複数のディスク装置を備え、当該複数のディスク装置のうち少なくとも1つは、他のディスク装置に書き込まれた格納データを読み出すことができないときに、読み出すことができない当該データを再現するための冗長データを書き込む冗長データ領域を有するディスクアレイ装置において、

上記ディスク装置のうちの少なくとも1つは、上記格納すべき格納データを書き込む領域が、当該格納データを一時的に書き込むためのテンポラリ領域と、当該テンポラリ領域に書き込まれた当該格納データを最終的に書き込むための格納データ領域とに分割されており、

外部から受付けた、上記ディスク装置に格納すべき格納データは、冗長データを作成することなく、一旦、上記テンポラリ領域に書き込み、当該テンポラリ領域への書き込みが完了した時点で、外部へ書き込み完了を報告するテンポラリ領域書き込み手段と、

上記書き込み完了の報告後、テンポラリ領域上の上記格 納データに基づいて、冗長データを生成する生成手段 と、

当該冗長データを上記冗長データ領域に格納し、当該格納データを上記格納データ領域に書き込むデータ領域書 き込み手段とを有することを特徴とするディスクアレイ 装置。

【請求項2】請求項1記載のディスクアレイ装置において、

外部から格納すべき格納データを受付けたときに、当該格納データを書き込むテンポラリ領域を、最終的に当該格納データを書き込むべき格納データ領域を有するディスク装置とは異なるディスク装置にあるテンポラリ領域 30から選択する手段を有することを特徴とするディスクアレイ装置。

【請求項3】請求項1記載のディスクアレイ装置において、

外部から格納すべき格納データを受付けたときに、当該 格納データを書き込むテンポラリ領域を、読み出しもし くは書き込み動作を行っていないディスク装置にあるテ ンポラリ領域から選択する手段を有することを特徴とす るディスクアレイ装置。

【請求項4】請求項1記載のディスクアレイ装置において、

外部から格納すべき格納データを受付けたときに、複数の上記ディスク装置を選択し、当該格納データを書き込むテンポラリ領域を、当該ディスク装置にあるテンポラリ領域とし、複数のテンポラリ領域の各々に同一の格納データを多重に書き込む手段と、

上記テンポラリ領域から上記格納データを読み出す際に、一方のディスク装置から上記格納データを読み出すことができないときは、他方のディスク装置から読み出す手段とを有することを特徴とするディスクアレイ装

置。

【請求項5】請求項4記載のディスクアレイ装置において、

一方のディスク装置から上記格納データを読み出すことができないときとは、当該ディスク装置が故障している ときであることを特徴とするディスクアレイ装置。

【請求項6】請求項4記載のディスクアレイ装置において、

一方のディスク装置から上記格納データを読み出すこと 10 ができないときとは、当該ディスク装置が、読み出しもしくは書き込み動作を行っているときであることを特徴とするディスクアレイ装置。

【請求項7】請求項1記載のディスクアレイ装置において、

あらかじめ定められたデータ長よりも、上記格納データのデータ長が大きい場合には、上記テンポラリ領域に格納しないで、当該格納データに基づいて、冗長データを 生成する生成手段と、

当該冗長データを上記冗長データ領域に格納し、当該格 20 納データを上記格納データ領域に書き込む手段とを有す ることを特徴とするディスクアレイ装置。

【請求項8】請求項1記載のディスクアレイ装置において、

上記テンポラリ領域から上記格納データを読みだし、上記格納データ領域へ格納データを書き込む際に、上記格納データ領域を有するディスク装置で書き込みエラーが発生したときは、当該ディスク装置を切り離し、当該ディスク装置への書き込みは以後行わないことを特徴とするディスクアレイ装置。

30 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、いわゆるRAID (Redundant Array of Inexpensive Disks)と呼ばれるディスクアレイ装置に係わり、ディスク装置のアクセス処理性能、特に、データ書き込み処理の高速化に関する。

[0002]

【従来の技術】コンピュータを構成する要素のうち、駆動機構を有するハードディスク装置(ディスク装置また はドライブとも呼ばれる)は、他の電子部品に比べならい。また、データを書き込む手段として用いられるため、その故障が与える影響は、大きい。そのため、信頼性の向上が要望されていた。そのような要望に応えるものとして、特開平2-236714号公報に記載されているものがある。これは、複数のディスク装置を有し、書き込むべき格納データの書き込みに加えて、冗長データを生成し、書き込むに加えて、冗長データを生成し、書き込む。冗長データは、1台のディスク装置上の格納データが読めなくなったとき

50 に、他の故障していないディスク装置上の格納データと

冗長データとから読めなくなったデータが再現できるよ うに生成される。生成された冗長データは、当該冗長デ ータを生成するのに使われた格納データを格納している ディスク装置とは異なる、別のディスク装置へ書き込ま れる。このように構成された、複数のディスク装置から なるものは、ディスクアレイ装置、もしくは、RAID と呼ばれる。これによれば、アレイを構成する任意のデ ィスク装置が故障しても、他のディスク装置の格納デー タと前記冗長データから該障害ディスク装置上の格納デ ータを修復でき、ハードディスク装置のデータ保全性の 向上が図れる。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】RAIDは、データ保 全性が向上する半面、格納データの書き込みには、常に 上記冗長データの生成と書き込みとを伴い、そのために 書き込み処理時間が増大し、書き込み完了の報告を外部 にするのが遅れて、性能が低下してしまうという問題点 が指摘されていた。そのため、ディスク装置への書き込 みが少ない (読み込み処理が多くの割合を占める) シス テムにおいてしか、事実上向かないものであった。この 20 対策として、ディスク制御装置内にキャッシュメモリを 用意し、キャッシュメモリへの書き込みが完了すると、 ただちにホストコンピュータに書き込み完了を報告し、 その後、冗長データを生成し、格納データと冗長データ をディスク装置に書き込むシステムもある。しかし、こ のシステムは、高価なキャッシュメモリを用いるため に、システムが高価になるという問題がある。本発明の 目的は、コストを上昇させることなく、上記書き込み処 理時の性能低下(ライトペナルティ)を防いだディスク アレイ装置を提供することにある。本発明の他の目的 は、上記の目的に加えて、RAIDの特徴であるデータ の保全性も維持できるディスクアレイ装置を提供するこ とにある。

[0004]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため に、複数のディスク装置を備え、当該複数のディスク装 置のうち少なくとも1つは、他のディスク装置に書き込 まれた格納データを読み出すことができないときに、読 み出すことができない当該データを再現するための冗長 データを書き込む冗長データ領域を有するディスクアレ イ装置において、上記ディスク装置のうちの少なくとも 1つは、上記格納すべき格納データを書き込む領域が、 当該格納データを一時的に書き込むためのテンポラリ領 域と、当該テンポラリ領域に書き込まれた当該格納デー 夕を最終的に書き込むための格納データ領域とに分割さ れており、外部から受付けた、上記ディスク装置に書き 込むべき格納データは、冗長データを作成することな く、一旦、上記テンポラリ領域に書き込み、当該テンポ ラリ領域への書き込みが完了した時点で、外部へ書き込

書き込み完了の報告後、テンポラリ領域上の上記格納デ ータに基づいて、冗長データを生成する生成手段と、当 該冗長データを上記冗長データ領域に格納し、当該格納 データを上記格納データ領域に書き込むデータ領域書き 込み手段とを有することとしたものである。また、外部 から格納すべき格納データを受付けたときに、複数の上 記ディスク装置を選択し、当該格納データを書き込むテ ンポラリ領域を、当該ディスク装置にあるテンポラリ紀 域とし、複数のテンポラリ領域の各々に同一の格納デー 10 夕を多重に書き込む手段と、上記テンポラリ領域から上 記格納データを読み出す際に、一方のディスク装置から 上記格納データを読み出すことができないときは、他方 のディスク装置から読み出す手段とを有することとした ものである。また、外部から格納すべき格納データを受 付けたときに、当該格納データを書き込むテンポラリ領 域を、最終的に当該格納データを書き込むべき格納デー 夕領域を有するディスク装置とは異なるディスク装置に あるテンポラリ領域から選択する手段を有することとし たものである。

[0005]

【作用】外部からの格納すべき格納データは、冗長デー 夕を作成することなく一旦テンポラリ領域に書き込み、 この書き込みが完了した時点で外部(例えば、ホストコ ンピュータ)へ書き込み完了を報告し、テンポラリ領域 上の格納データを、その後読み出して、冗長データを生 成し、格納データと、冗長データとをそれぞれのデータ 領域に書き込む。これにより、キャッシュメモリを用い ずに、外部へのレスポンスが高速化される。また、複数 のディスク装置上のテンポラリ領域に2重書きをし、そ 30 の後、同一格納データへの読み込み要求を受けた場合、 テンポラリ領域から該当格納データを読み込むこととす ると、格納データの保全性が高まる。このときに、テン ポラリ領域からの読み出しにおいて、2重書きしている ディスク装置のうちで、現在読み出し/書き込み動作を 行っていないディスク装置(このディスク装置はドライ ブビジーになっていないと呼ばれる)を選択することに より、ドライブビジーによる遅延を回避し、高速に書き 込み動作を行うことができる。また、テンポラリ領域か ら格納データ領域に格納データを書き込む際に、古い格 40 納データとテンポラリ領域にある新しい格納データと冗 長データとを読みだして、新たに冗長データを生成する 必要がある。当該格納データを書き込むテンポラリ領域 を、最終的に当該格納データを書き込むべき格納データ 領域を有するディスク装置とは異なるディスク装置にあ るテンポラリ領域から選択すると、各ドライブを多重動 作できることにより、テンポラリ領域から格納データ領 域への書き込みが高速化する。このときに、選択するテ ンポラリ領域として、現在読み出し/書き込み動作を行 っていないディスク装置にあるものから選択することに み完了を報告するテンポラリ領域書き込み手段と、上記 50 より、ドライブビジーによる遅延を回避し、高速に書き

[0006]

3.

6 }

2

【実施例】以下、本発明に係わるディスクアレイ装置の 一実施例について説明する。図1は、本実施例に係わる ディスクアレイ装置の全体構成を示した図である。図中 ディスクアレイ装置101は、制御回路102、上位イ ンタフェース回路103、小型ディスクインタフェース 回路104、磁気ディスク装置111より構成される。 また制御回路102は、マイクロプロセッサ105、プ ログラム用メモリ106、データバッファ107、冗長 情報生成回路108、不揮発性メモリ109から構成さ れている。また、不揮発性メモリ109は、テンポラリ 領域管理テーブル110を有する。図2は、ディスクア レイ装置内の磁気ディスク装置の構成を示した図であ る。ディスクアレイ装置101内の全ての磁気ディスク 装置111は、ユーザデータを最終的に格納するデータ 領域201と、ユーザデータを一時的に書き込むテンポ ラリ領域202より構成される。データ領域201とテ ンポラリ領域202のサイズは任意である。図3は、本 実施例に係わるソフトウエア構成図である。これは、図 1に示す、マイクロプロセッサ105と、マイクロプロ セッサ105が実行するマイクロプログラムが格納され ているプログラム用メモリ106とにより実行される。 ただし、バックグラウンドデータ書き込み処理304の うち冗長データの生成は、冗長情報生成回路108が行 う。スケジュラー301によりディスクアレイ装置10 1全体が制御される。スケジュラー301によりホスト I/F制御部302、ホストコマンド実行部303、バ ックグランドデータ書き込み処理部304は制御され る。また、ホストコマンド実行部303は、コマンド判 定部305を通して、リードコマンド処理306、ライ トコマンド処理307、制御系コマンド処理308を利 用することによりホストコマンドを実行する。図4は、 本実施例に係わるテンポラリ領域管理テーブル110の 構成を示した図である。図中、本管理テーブルは、上位 装置指定情報401、制御部管理情報402、テンポラ リ領域管理情報403、およびテンポラリ領域のうち使 われているものと空いているものを確認するためのネク ストポインタ404から構成されている。ネクストポイ ンタ404には、2種類のチェインがあり、1つは、テ ンポラリ領域のうち使われているものを結んだチェイン であり、もう1つは、空いているものを結んだチェイン である。上位装置指定情報401は、論理LBA(LB A: Logical Block Address) 4 05、論理LEN(LEN:LENgth) 406から 構成される。制御部管理情報402は、物理ドライブン o. 407、物理LBA408、物理LEN409から 構成される。テンポラリ領域管理情報403は、テンポ ラリ領域として使用される物理ドライブNo. 410、 その磁気ディスク装置内の物理LBA411、および物 50 磁気ディスク装置の障害により1つのテンポラリ領域か

理しEN412から構成される。ネクストポインタ40 4を確認することによりテンポラリ領域の空きを確認す ることが可能である。次に上位装置からライトコマンド を受取り、テンポラリ領域に対して2重書きを行う各処 理について図5、図7を用いて説明する。上位装置50 1からライトデータ502を受け取ると、制御部503 は、まずライトデータ502のブロック長を確認し(図 7、701)、しきい値よりブロック長が大きかった場 合は、テンポラリ領域に格納せずに、通常のライト処理 (702)を実施する。つまり上位装置501からのラ イトデータ502は、通常のライト領域508へ格納 し、また、作成されたパリティデータは、通常のパリテ ィライト領域509へ書き込む。ライトデータ502の サイズが大きいときは、ライトペナルティは小さいから 直接、最終的な格納場所に格納することとしたものであ る。しきい値よりブロック長が小さい場合は、テンポラ リ領域をネクストポインタ404 (図4) を使用して確 保する(703)。確保する際には、実際にデータを書 く物理的な磁気ディスク装置と重ならないように管理し 20 ている。異なるディスク装置とすることにより、バック グラウンドで処理するときに、テンポラリ領域にある新 データと実際にデータを書く位置にある旧データとが異 なるディスク装置であるために、並列に読みだすことが でき、冗長データを生成する処理が高速化する。さら に、テンポラリ領域を確保する際は、格納データを書き 込むテンポラリ領域を、現に読み出しもしくは書き込み 動作を行っていないディスク装置にあるテンポラリ領域 から選択するようにする。こうすることにより、ドライ ブビジーによる遅延を回避し、高速に書き込み動作を行 30 うことができる。もし、テンポラリ領域に空きが無く確 保できなかった場合(704)には、通常のライト処理 (702) を実施する。空きテンポラリ領域が確保でき た場合、テンポラリ領域511のうちの領域506/5 07に対して2重書きを実施する。次にテンポラリ領域 に対して2重書きしているユーザデータを読み込み、パ リティデータを生成し、データ領域に書き込む処理につ いて図6、図8を用いて説明する。制御部603は、バ ックグランド処理で、まずテンポラリ領域管理テーブル 611よりすでに2重書きされているユーザデータが格 納されている領域605/606のアドレスを確保し (図8、801)、今現在リードおよびライト処理を行 っていない方のテンポラリ領域から、データをリードす る(802)。つまり、2重書きされているユーザデー 夕が格納されている領域605/606のうち、例えば データが格納されている領域606が格納されている磁 気ディスク装置がリード処理で使用されている場合、別 のデータが格納されている領域605をリードすること になる。こうすることにより、ドライブビジーによる遅

延を回避し、高速に読み出し動作を行うことができる。

らデータがリードできなかった場合(803)には、2 重書きしている別のテンポラリ領域からデータをリード する(804)。このように、2重書きしていることに より、ディスク装置が故障してもデータを保持すること ができ、データの保全性が高まる。テンポラリ領域から 読み出されたデータと、変更する必要のあるパリティデ 一夕608により、冗長情報生成回路604で新しいパ リティデータを生成し(805)、データは、607 へ、パリティデータは、608へ書き込まれる(80 6)。データ領域へ格納データを書き込む場合に、上記 10 【図8】本発明の一実施例に係わるテンポラリ領域から 格納データ領域を有するディスク装置で書き込みエラー が発生したときは、当該ディスク装置を自動的に切り離 し、このディスク装置への書き込みは以後行わないこと とする。尚、以上の実施例においては、記憶媒体として 磁気ディスク装置を用いたディスクアレイ装置の例を示 したが、他の記録媒体、たとえば、光ディスクを用いた 場合でも同様に実現できる。

[0007]

【発明の効果】本発明によれば、いわゆるRAID4, 5におけるライトペナルティによる書き込み処理性能の 20 108 低下を防ぐことができるようになり、ディスク装置への 書き込みが少ない(読み込み処理が多くの割合を占め る) システムであるかどうかによらず、RAID利用に よるシステムの性能向上を図ることが可能となる。ま た、従来のOS(Unix等)と同じインタフェースを とることができ、アプリケーションに対して、テンポラ リ領域を意識させないので、既存のアプリケーションを 活用することが可能であると言う効果がある。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施例に係わるディスクアレイ装置 30 のブロック図。

【図2】本発明の一実施例に係わる磁気ディスク装置内 の格納領域の説明図。

【図3】 本発明の一実施例に係わるソフトウエア構成

図。

【図4】本発明の一実施例に係わるテンポラリ領域管理 テーブルの説明図。

【図5】本発明の一実施例に係わる書き込み動作の説明

【図6】本発明の一実施例に係わるバックグランド時の 書き込み動作の説明図。

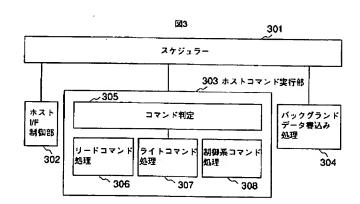
【図7】本発明の一実施例に係わるテンポラリ領域への データ書き込み処理のフロー図。

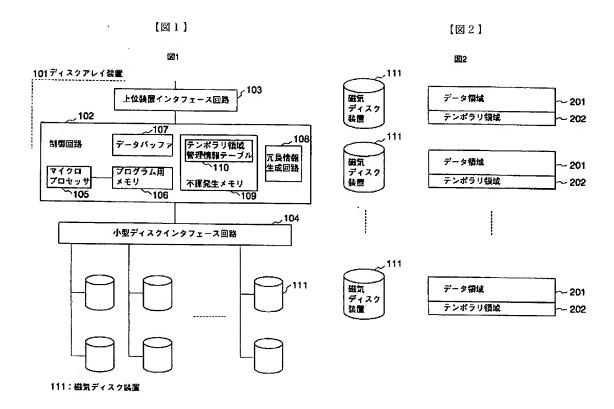
データ領域へのデータ書き込み処理のフロー図。

【符号の説明】

- 101 ディスクアレイ装置
- 102 制御回路
- 上位インタフェース回路 103
- 104 小型ディスクインタフェース回路
- 105 マイクロプロセッサ
- 106 プログラム用メモリ
- 107 データバッファ
- 冗長情報生成回路
 - 109 不揮発性メモリ
 - 1 1 0 テンポラリ領域管理テーブル
 - 1 1 1 磁気ディスク装置
 - 201 データ領域
 - 202 テンポラリ領域
 - 301 スケジュラー
 - 302 ホストI/F制御部
 - 303 上位装置コマンド実行部
 - バックグランドデータ書き込み処理 304
 - 3 0 5 コマンド判定部
 - 306 リードコマンド処理
 - 307 ライトコマンド処理
 - 308 制御系コマンド処理

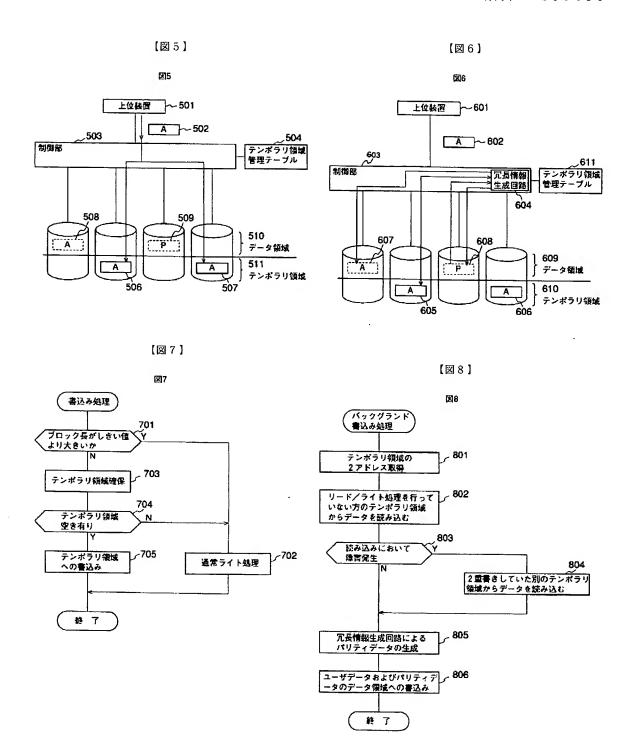
【図3】





[図4]

404		₩4						
	~		402					403
ネクスト ポインタ	上位装置指定情報		制御部管理情報			テンポラリー領域情報		
	論理LBA	論理LEN	物理 ドライブ No.	物理LBA	物理LEN	物理 ドライブ No.	物理LBA	物理LEN
	405	406	407	408	409	410	411	412
\$	5	\$	5	5	\$	5	5	\



This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

efects in the images include but are not limited to the items checked	1 :
☐ BLACK BORDERS	
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES	
FADED TEXT OR DRAWING	
☐ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING	
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES	
COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS	
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS	
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT	
☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY	
□ OTHER:	

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.